100

**糖素的 高级的 16** 

THE CONTRACTOR AND A SECOND SE

1200年 1878年 187

THE PERSON NAMED IN

# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11) Publication number:

60-246151

(43) Date of publication of application: 05.12.1985

(51)Int.CI.

H04L 11/18 H04L 11/00

(21)Application number: 59-102357

(71)Applicant : CANON INC

(22)Date of filing:

21.05.1984

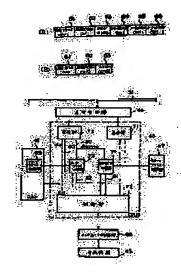
(72)Inventor: NAKAMURA YASUO

## (54) DATA TRANSMISSION SYSTEM

### (57)Abstract:

PURPOSE: To change dynamically and optionally a group multiple address in a network by providing a setting means for setting a specific address to a transmitter, a storage means for storing a group address at group multiple address communication and a transmitter/receiver transmitting and receiving a group address transmission frame.

CONSTITUTION: Fig. A indicates a group multiple address mode setting instruction (SGM instruction) and Fig. B depicts a group multiple mode release instruction (RGM instruction). A transmission section 71 transmits transmission data according to a format shown in Fig. An individual address comparison section 74 checks the coincidence between destintion address information 80 received by a reception section 73 and set address information by an own node address setting section 47. A group address comparison section 75 checks the coincidence between the destination address information 80 and a group address 46b registered in a RAM46. An output signal 82 from the comparison section 75 is summed with an output signal 81. A control section 72 analyzes a command field of data 83 received by a reception section 73 and executes the processing to an SGM instruction and an RGM instruction.



## **LEGAL STATUS**

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

## ⑩日本国特許庁(JP)

① 特許出願公開

# ⑫ 公 開 特 許 公 報 (A)

昭60-246151

@Int\_CI\_4

識別記号 101

庁内整理番号

母公開 昭和60年(1985)12月5日

H 04 L 11/18

Z-7830-5K

審査請求 未請求 発明の数 1 (全8頁)

**劉発明の名称** データ伝送方式

②特 願 昭59-102357

❷出 顧 昭59(1984)5月21日

79発 明 者

安夫

東京都大田区下丸子3丁目30番2号 キャノン株式会社内

東京都大田区下丸子3丁目30番2号

砂出 願 人 キャノン株式会社

70代 理 人 弁理士 大塚 康徳

1.発明の名称

データ伝送方式

## 2.特許請求の範囲

(1)複数の伝送装置を通信媒体を介して接続 し、一つの伝送装置より複数の伝送装置に対して 同時に伝送情報を転送するグループ同報通信を行 なえるネツトワークシステムのデータ伝送方式に おいて、前配伝送装置に該伝送装置に固有のアド レスを設定する設定手段と、グループ同報通信時 のグループアドレスを記憶する記憶手段と、同一 グループに属する複数の伝送装置の固有アドレス 及びグループアドレスを含むグループアドレス送 信フレームを送信する送信手段と、酸グループア ドレス送信フレーム受信時に該グループアドレス 送信フレーム中の固有アドレスと前記設定手段に

よる設定アドレスが一致した時に受信したグルー プアドレスを前記記憶手段に記憶する手段とを備 え、ネツトワーク内のグループアドレスを動的に 変更可能としたことを特徴とするデータ伝送方 # .

(2) 伝送装置は記憶手段に記憶のグループアド レスを消去させるグループアドレス消去情報送信 手段と、グループアドレス消去情報受信により放 情報に含まれるグループアドレスを前記記憶手段 より消去する手段とを備えたことを特徴とする特 許請求の範囲第1項記載のデータ伝送方式。

## 3 . 発明の詳細な説明

#### [技術分野]

#### [從来技術]

従来、複数の事務機器を低価格で、簡潔な通信 ネットワーク伝送路を介して結合したローカルエ リアネットワーク(以下LANと称す)におい て、LAN内のある伝送装置(以下ノードと称 す)が他の複数のノードに同時に情報を送信する いわゆる「グループ同報通信」の場合一般に次の 様な方式が用いられている。

LAN内の各ノードは個別のアドレスと共に複数のノード群より構成されるグループ同報アドレスを有し、あるノードが特定のグループ全体に情

報を送信したい場合、伝送フレームの宛先アドレス領域にグループ番号を付加したグループ商報アドレスを設定して行なつていた。

第1 図は一般的なデータ伝送フレームの構成例を示し、図中11は宛先アドレス領域、12は送信元アドレス領域、13 は各種通信制御命令およびデータを告込むデータ領域である。

第2 図は第1 図に示す宛先アドレス領域 1 1 の詳細を示し、2 1 は個別アドレスとグループアドレスの区別を示す I / G ピットであり、2 2 は I / G ピット2 1 が "0" のとき個別アドレスを示し、 I / G ピット2 1 が "1" のときグループアドレスを示す宛先アドレスフィールドである。しかし、従来の方式においては各ノードが持つグループアドレスはシステム設置時等に固定的に 割当てられるためにグループアドレスを変更する場

合にはシステム構成処理を新たにし直さなければ ならないために効率が悪くかつ融通性が低いとい う欠点があつた。

## [目的]

本発明は上述の従来技術の欠点に鑑みなされた もので、ネットワーク内のグループ同報アドレス を動的に任意に変更可能としたデータ伝送方式を 提供することを目的とする。

#### [実施例]

以下図面を参照して本発明の一実施例を詳細に

第3図は本発明に係る一実施例 LANのシステム構成図である。図中31は通信媒体である伝送路、32はノードa(1)、33はノードb(2)、34はノードc(3)、35はノードd(4)、36はノードe(5)であり、各ノード

の活型内の数字は各ノードに削当てられた6月2月の フドレス番号を示す。

第4回は第3回に示すノードの詳細プロック構 成の一例を示す図である。

図中31は第3図と同様のネットワーク伝送路、42は送受信ノード、43はノード42に接続される各種事務機器を示す。

ノード42の内部において、44は送受信回路、45は内部に制御手順を記憶する記憶部を有し、この記憶した制御手順に従つてノード全体を制御するマイクロプロセッサ(以下CPUと称す)、45は各種情報を記憶するラングムアクセスノモリ(以下RAMと称す)、47は自己のノードアドレスを指定する自ノードアドレス設定部、48は各種の事務機器43との間の入出力制御を行うインタフェース制御部である。

## 特開昭60-246151(3)

第 5 図は R A M 4 6 に 割付けた記憶領域の一部を示す。

ここで領域Aaはグループアドレスが登録されていることを示すグループアドレス登録フラグa、また領域Abには登録したグループアドレス番号bが格納される。なおAおよびBはRAM上のそれぞれの領域の開始番地を示す。

第6図(A),(B)は本実施例において用いるデータ伝送フレームの通信制御命令のフォーマットの一例である。

第6図(A)は複数のノード群から構成される
グループアドレスを設定するための「グループ同
報モード設定命令(以下SGM合令と称す)」を
示し、61は宛先アドレス(以下DAと称す)フ
イールド、62は送信元アドレス(以下SAと称
す)フィールド、63はSGM命令を格納するコ

マンド (以下 C M D と称す) フィールド、 6 4 は グループアドレス番号を格納するグループアドレ ス (以下 G A と称す) フィールド、 6 5 , 6 6 。 6 7 および 6 8 がグループを形成するノードアド レス番号リスト (以下 G L と称す) フィールドで あり、それぞれ 1 番目、2 番目、3 番目、n 番目 のノードアドレス番号に対応する。また 6 9 は ノードアドレス番号リストの終了を示す終了マー ク (以下 B M と称す) フィールドである。

第6図(B)は前記SGM命令により設定したグループ同報モードを解除するための「グループ同報モード解除命令(以下RGM命令と称す)」を示し、コマンドフィールド63にはRGM命令が格納される。

本実施例のノードのCPU45の詳細ブロック 図を第7図に示す。

図中第4図と同一部においては同一番号を付し た。71は第6図に示すフォーマットに従い送信 データを送信する送信部、72は後述する各種制 御を行う制御部、73は伝送路31上より送受信 回路 4 4 を介して送られてきたデータを受信する 受情部、74は受信部73で受信した宛先アドレ ス情報80と自ノードアドレス設定部47での設 定アドレス情報との一致を調べる個別アドレス比 紋部であり、この個別アドレス比較部74よりの 出力信号81は自ノード宛のデータが送られてき たことを示し、この信号により制御部72は自 ノード宛データフレームの受信を知る。75は宛 先アドレス情報 B O と R A M 4 6 内に登録された。 グループアドレス46bとの一致を調べるグルー プアドレス比較部であり、このグループアドレス 比較部75よりの出力信号82は出力信号81と

合流する。制御部72では受信部73で受信した データ83のコマンドフィールドを解析し、SG M命令、RGM命令に対する処理を実行する。

次に以上の構成より成る実施例のグループ問報 通信時の制御動作を第8図及び第9図(A)~ (C)のフローチャートを参照して説明する。

以下、第3回におけるLANシステムにおいて ノードa32がノードb33,ノードd35に対 してデータを同時に送信する場合を例に説明する。

第8図は送信側ノード、即ちノード a 3 2 の処理を示すフローチャートである。まずステップ S 1 でノード a 3 2 は第6 図 (A) のフォーマットに従いグループ同報モード設定命令 (S C M 命令) を生成する。ここで D A 6 1 には全ピットに"1"をセットして全ノードに一斉に送信する旨

## 特問昭60-246151(4)

を示すグローバルアドレスを、 S A 6 2 には目 ノードアドレスである"1"を、 C M D 6 3 には S G M 命令コードを、 G A 8 4 にはグループアド レス"1"をそれぞれ格納し、ノードアドレス番 号リストG L にはノード b , ノードはのアドレス である"2"と"4"を格納し最後に E M 6 9 に 全ピット"1"をセットする。

そしてステップ S 2 で生成した S G M 命令を送 受信回路 4 4 を介して伝送路 3 1 上に送信する。 続いてステップ S 3 で第 1 図に示すデータ伝送フ レームの D A 1 1 に S G M 命令で設定したグルー プアドレス "1"を格納し、送信データをデータ 領域 1 3 に格納して送信する。 なお、この時の D A 1 1 は個別アドレスではなくグループアドレス を意味するために第 2 図で示した I / G ビットを "1"にセット//する。

ムが目ノード宛のものかどうか判断する。ここで 目ノード宛のフレームの D A は次の 3 種類がある。

- (1) D A が グロー パルアドレス (全ピット "1") の場合
- (2) I / G ビット 2 1 が " 0 " で D A の 個 別 ア ドレスの内容と自ノードの自ノードアドレス設定 部 4 7 での 数 定アドレスが一致 した 場合
- (3) I / G ビット 2 1 が \* 1 " で D A のグルー プアドレスの内容と R A M 4 6 内のグループアド レス記憶部 4 6 b に登録されたグループアドレス の内容が一致した場合
- (1)の場合にはステップSI2において一致がとれステップSI5に進み、(2)の場合にはステップSI2,ステップSI3を経てステップSI4において一致がとれステップSI5に進

次にノード a 3 2 はステップ S 4 で第 6 図 (B) のフォーマットに従いグループ同報モード解除命令(R G M 命令)を生成する。ここで D A 6 1 にはステップ S 1 と同一のグループ アドレス "1"を格納し、C M D 6 3 には R G M 命令コードを格納する。そしてステップ S 5 でこの R G M 命令を送信してグループ 同報通信を終了する。

次に受信側ノード、即ちノード b 3 3 . ノード d 3 5 における処理を第 9 図 ( A ) ~ ( C ) のフローチャートを参照して説明する。

通常ノード42内のCPU45内の受信部73 は伝送路31を介して正常なデータ伝送フレーム を受信するのを待つ。第9路(A)に示すステップS11にて受信部73が正常なデータ伝送フレームを受信した場合、ステップS12以降の処理にて受信フレームのDAを調べその受信フレー

む。 (3) の場合にはステップ S 1 2 、ステップ S 1 9 a を経てステップ S 1 9 b に て … 致がとれ 次のステップ S 1 5 に 進む。

ステップ S 1 5 では受信フレームのコマンド
(C M D)フィールド 6 3 を解析する。そして S
G M 命令のときはステップ S 1 6 より 第 9 図
(B)に示すステップ S 2 0 の S G M 命令を受信処理を実行しR G M 命令のときはステップ S 1 6 より 第 C の S G M 命令を受信処理を実行する。これらいずれの命令でもない場合にはステップ S 1 7 よりステップ S 1 8 に進み該当するコマンド処理又はデータ 受信処理を実行し、実行後ステップ S 1 1 に戻り 再び次のデータ伝送フレームの受信に備える。

この処理には通常の固有のノード間のデータ受信及びグループ同報通信でステップS13bで一致

のとれた即ち自ノード宛のグループ同報通信の場 合等が含まれる。

伝送路31にSGM命令が送出されると、伝送路31に接続された全てのノードにて第9回(A)に示す処理が実行され、続いて第9回(B)に示されるSGM命令受信処理に進む。

 1 1 に戻り、次のデータ伝送フレームの受信を符つ。

ステップS22で自ノードアドレスと一致しない場合にはステップS25に進み、リストの次のアドレス番号を読取り、ステップS28にて読取リアドレス番号が全ピット"1"の終了マークか否かを調べ、終了マークでなければステップS22に戻り、終了マークの場合には処理を終了し、即ち当該グループアドレスをRAM46内に格納せずにステップS11に戻る。

ここでノード b 3 3 及びノード d 3 5 においてはノードアドレス番号リスト内に自己のノードアドレス "2" および "4" が存在するのでステップ S 2 2 よりステップ S 2 3 に進み、グループ アドレスをR A M 1 6 内のグループアドレス b に格納する。

ノード c 3 4 及びノード e 3 6 においてはノードアドレス番号リスト内に自己のノードアドレス \*\*3" 及び "5" が存在しないためステップ 5 2 5 で終了マークを検出して命令処理を終了す

伝送路31にRGM命令が送出されると、全ての接続ノードの受信処理においてステップ S30の第9図 (C)に示すRGM 命令受信処理に進む。まずステップ S31でRA M46内のグループアドレス記憶部46bにグループアドレスが登録されているかをがループアドレス登録フラグ a12により調べ、登録フラグ aをりせていればステップ S32でグループアドレス登録フラグ aをりセットし、登録されていなければ のもせずにそれぞれステップ S11に戻る。

以上の処理により複数のノード群より構成され

るグループアドレスを動的に生成消滅することが可能となる。

ここで グループアドレス登録 フラグ a 及び グループアドレス b をネットワーク 構成ノード 毎に 1 つ持つことにより、ノード毎に異なつた グループアドレスを設定できる。

なお本実施例においては2つのノードに対する グループ 同報通信動作を説明したが3つ以上の ノードに対するグループ 同報通信動作に対しても SGM命令のノードアドレス番号リストの数を増 やすことにより容易に実現可能である。

### [効果]

以上説明した様に本発明によればグループアドレスを動的に変更可能としたことにより、効率の良いグループ同報通信の行なえるデータ伝送方式が提供できる。

## 特開昭60-246151(6)

#### 4. 図面の簡単な説明

第1 図及び第2 図は一般的に用いられるデータ 伝送フレームのフォーマツトの一例を示す図、

第3 図はローカルエリアネットワークの構成の 一例を示す図、

第4回は本発明に係る一実施例の伝送装置の構 成の一例を示すプロック図、

第5図は本実施例のメモリ内のエリア構成の一 例を示す図、

第6図(A)は本実施例におけるSCM命令の 伝送フレームのフォーマットを示す図、

第6図(B)は本実施例におけるRGM命令の 伝送フレームのフォーマットを示す図。

第7図は本実施例の詳細プロック構成図、

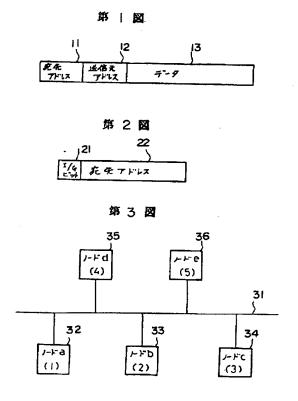
第8図は本実施例のグループ同報通信時の送信 制御フローチャート、 第9図(A)~(C)は本実施例の受信制御フローチャートである。

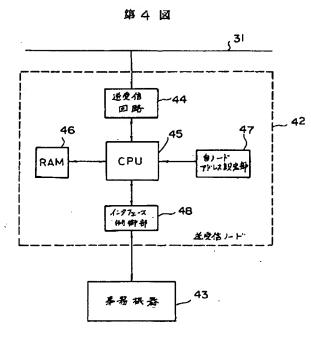
図において、31…ネットワーク伝送路、32~36、42…送受信ノード、43…本務機器、44…送受信回路、45…CPU、46…RAM、46b…グループアドレス記憶部、47…自ノードアドレス設定部、48…インタフエース制御部、71…送信部、72…制御部、73…受信部、74…個別アドレス比較部、75…グループアドレス比較部である。

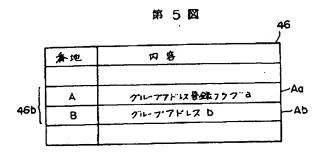
 特 許 出 顧 人
 キャノン株式会社

 代理人
 弁理士
 大 塚 康 徳









第6図

